



Express Mail Label No.

Dated: _____

Docket No.: 20046/0200607-US0
(PATENT)

IN THE UNITED STATES PATENT AND TRADEMARK OFFICE

In re Patent Application of:
Astrid Elbe et al.

Application No.: 10/723,448

Confirmation No.:

Filed: November 26, 2003

Art Unit: N/A

For: PROCESSOR WITH INTERNAL MEMORY
CONFIGURATION

Examiner: Not Yet Assigned

CLAIM FOR PRIORITY AND SUBMISSION OF DOCUMENTS

Commissioner for Patents
P.O. Box 1450
Alexandria, VA 22313-1450

Dear Sir:

Applicant hereby claims priority under 35 U.S.C. 119 based on the following prior foreign application filed in the following foreign country on the date indicated:

| Country | Application No. | Date |
|---------|-----------------|--------------|
| Germany | 101 27 195.6 | June 5, 2001 |

In support of this claim, a certified copy of the said original foreign application is filed herewith.

Dated: February 2, 2004

Respectfully submitted,

By  Reg. No. 53,920
Laura C. Brutman

Registration No.: 38,395
DARBY & DARBY P.C.
P.O. Box 5257
New York, New York 10150-5257
(212) 527-7700
(212) 753-6237 (Fax)
Attorneys/Agents For Applicant

BÜNDESREPUBLIK DEUTSCHLAND



Prioritätsbescheinigung über die Einreichung einer Patentanmeldung

Aktenzeichen: 101 27 195.6

Anmeldetag: 5. Juni 2001

Anmelder/Inhaber: Infineon Technologies AG, München/DE

Bezeichnung: Prozessor mit interner Speicherkonfiguration

IPC: G 06 F 9/30

Die angehefteten Stücke sind eine richtige und genaue Wiedergabe der ursprünglichen Unterlagen dieser Patentanmeldung.

München, den 9. Dezember 2003
Deutsches Patent- und Markenamt
Der Präsident
Im Auftrag

A handwritten signature in black ink, which appears to read "Ebert", is placed here.

Ebert

PATENTANWÄLTE

European Patent Attorneys
European Trademark Attorneys

Patentanwälte · Postfach 710867 · 81458 München
Infineon Technologies AG
St.-Martin-Str. 53

81669 München

Fritz Schoppe, Dipl.-Ing.
Tankred Zimmermann, Dipl.-Ing.
Ferdinand Stöckeler, Dipl.-Ing.
Franz Zinkler, Dipl.-Ing.

Telefon / Telephone 089/790445-0
Telefax / Facsimile 089/790 22 15
Telefax / Facsimile 089/74996977
e-mail: szsz_iplaw@t-online.de

Prozessor mit interner Speicherkonfiguration

Postanschrift / Mail address: Postfach / P. O. Box 710867, 81458 München
Kanzleianschrift / Office address: Irmgardstraße 22, 81479 München

Bankverbindung / Bank account: HypoVereinsbank Grünwald, Kontonummer 1960 155 028 (BLZ 700 202 70)
Postgiroamt München, Kontonummer 315 720 883 (BLZ 700 100 80)
USPTO Nr. / VAI Registration Number DE 130575439

Beschreibung

Prozessor mit interner Speicherkonfiguration

5 Die vorliegende Erfindung bezieht sich auf Computerarchitekturen und insbesondere auf Prozessorarchitekturen mit einer arithmetischen Einheit und einem Registerspeicher.

10 Fig. 3 zeigt eine bekannte Prozessorarchitektur am Beispiel eines Coprozessors. Der Coprozessor umfaßt eine arithmetische Einheit 300, einen Registerspeicher 310 und ein Controlteil 320. Die arithmetische Einheit 300, der Registerspeicher 310 für Operanden für die arithmetische Einheit sowie der Controlteil 320 sind physisch auf einem Coprozessor 330 untergebracht. Der Coprozessor steht über einen Verbindungsbus 340 mit einem externen Bus 350 in Verbindung. Ebenfalls mit dem externen Bus 350 verbunden ist ein externer Speicher 360, eine Host-CPU (nicht gezeigt) sowie Eingabe/Ausgabe-Schnittstellen (nicht gezeigt) etc.

20 Die arithmetische Einheit ist mit dem Registerspeicher über einen internen Bus 370 verbunden. Der Controlteil 320 kann über Steuerleitungen 380a, 380b mit dem Registerspeicher 310 bzw. der arithmetischen Einheit 300 kommunizieren. Wie es bekannt ist, ist die arithmetische Einheit (AU) 300 ausgebildet, um Befehle auf Operanden, die in dem Registerspeicher 310 gespeichert sind, auszuführen. Hierzu steuert der Controlteil 320 den Registerspeicher 310, um die Operanden, die von einem speziellen durch die AU 300 auszuführenden Befehl benötigt werden, in die AU hinein zu laden, damit der Befehl auf die Operanden ausgeführt werden kann. Das Ergebnis der arithmetischen Operation wird über den internen Bus 370 wieder zurück in den Registerspeicher geschrieben, um von dort

auf Veranlassung des Controlteils 320 wieder für einen nächsten Befehl zur Verfügung zu stellen, oder um über den Verbindungsbus 340 zu dem externen Speicher gebracht zu werden. Typischerweise ist für einen Standardprozessor der Register-
5 speicher so ausgelegt, daß er eine bestimmte Anzahl von Regi-
stern hat, die für übliche, durch die arithmetische Einheit
auszuführende Berechnungen benötigt werden. Ist der Prozessor
ein Allzweckprozessor, so werden je nach zu berechnendem Al-
gorithmus bestimmte Register des Registerspeichers 310 benöt-
10 tigt werden, während andere Register, die von einem bestim-
ten Algorithmus nicht benötigt werden, ungenutzt sind.

Wird dagegen für eine Berechnung eine größere Anzahl von Re-
gistern benötigt, als sie im Registerspeicher 310 vorhanden
15 sind, so werden die Operanden, die im Registerspeicher 310
nicht Platz haben, im externen Speicher 360 abgespeichert.
Wenn die arithmetische Einheit 300 für ihre Berechnungen Da-
ten benötigt, die nicht im Registerspeicher 310 vorhanden
sind, so müssen diese Operanden aus dem externen Speicher 360
20 über den Verbindungsbus 340 geladen werden. Im Gegensatz zu
dem Datenverkehr auf dem internen Bus 370, der aufgrund der
Konfiguration des internen Busses und nicht zuletzt aufgrund
der kurzen physikalischen Längen sehr schnell abläuft, be-
steht für einen Datenverkehr zwischen dem externen Speicher
25 360 und der arithmetischen Einheit 300 ein hoher Aufwand.
Dieser Aufwand äußert sich wie gesagt durch die längere Über-
tragungszeit der Daten aufgrund der typischerweise physika-
lisch viel größeren Längen des externen Busses und des Ver-
bindungsbus 340 sowie in der Signalisierung, um einen Ope-
30 randentransfer vom externen Speicher 360 zu der arithmeti-
schen Einheit 300 bzw. einen Operandentransfer von der arith-
metischen Einheit 300 zurück zu dem externen Speicher 360 zu
signalisieren.

Insbesondere bei sicherheitsrelevanten Anwendungen, d. h. wenn der Coprozessor 330 ein Kryptocoprozessor ist und beispielsweise auf einer Chipkarte implementiert ist oder Teil 5 eines Sicherheits-ICs bildet, existiert ferner ein Sicherheitsproblem, wenn Operanden vom externen Speicher 360 über den externen Bus in die arithmetische Einheit 300 und zurück geladen werden müssen. Für einen Angreifer ist es einfacher, den externen Bus auf dem Chip zu lokalisieren und "anzuzapfen". Ein Grund dafür ist die typischerweise regelmäßige Anordnung 10 des externen Busses 350 auf dem Chip sowie die wesentlich größere Länge des externen Busses im Vergleich zum internen Bus 370 des Coprozessors. Insbesondere wenn der Coprozessor 15 selbst als integrierte Schaltung implementiert ist, ist die physikalische Länge des externen Busses 370 sehr klein, so daß ein Abhören dieses Busses nahezu unmöglich ist. Ganz anders sieht es dagegen für den externen Bus 350 aus, welcher über eine I/O-Schnittstelle mit dem Coprozessorchip verbunden 20 sein muß.

Hinsichtlich der Auslegung des Registerspeichers 310 wird üblicherweise eine nicht zu große Registerspeicherkapazität verwendet, da bei Algorithmen, die lediglich eine kleine Anzahl von Operanden benötigen, ein großer Teil des Registerspeichers 310 ungenutzt sein würde, d. h. brach liegen würde. Registerspeicherzellen sind, insbesondere wenn eine große Anzahl derselben auf einem Chip untergebracht werden muß, relativ platzaufwendig. Um beispielsweise einen Kryptocoprozessor 25 klein zu halten, wird daher die Anzahl der Registerzellen klein gehalten, um den Fall zu vermeiden, daß dauernd Registerspeicherplatz ungenutzt brach liegt und dennoch auf dem Chip Platz verbraucht. Es wird daher im Sinne der Platzeffi- 30

zienz des Chips bewußt in Kauf genommen, daß für Algorithmen, die mehr Operanden benötigen, als Platz im Registerspeicher vorhanden ist, eine hohe Anzahl von Operandentransfers vom externen Speicher 360 in den Coprozessor 330 stattfinden muß.

5

Insbesondere bei einer Chipkarte, bei der der Arbeitsspeicher ohnehin sehr knapp ist und aufgrund der Größenbeschränkungen der Chipkarte vielleicht im Bereich von 2 bis 8 Kilobyte liegt, wird üblicherweise der Registerspeicher 310 eines Peripherieelements, wie z. B. des Coprozessors 330, eines Zufallszahlengenerators, eines Hash-Moduls, eines Moduls für eine symmetrische Kryptographie (DES, AES) oder eines anderen Peripheriegeräts, sehr klein gewählt, damit für die Funktionalität der Chipkarte ein ausreichender Arbeitsspeicher (XRAM) zur Verfügung bleibt. Ferner wird darauf hingewiesen, daß die Chipkarte auch noch einen Festwertspeicher (ROM) sowie einen nicht-flüchtigen beschreibbaren Speicher (EEPROM, Flash, etc.) umfassen muß, so daß, um die Platzanforderungen des Chips auf der Chipkarte zu erfüllen, der Registerspeicher 310 üblicherweise so klein als irgendwie vertretbar ausgeführt wird.

25 Dies wird jedoch, wie es ausgeführt worden ist, durch Sicherheitskompromisse und Zeitverluste aufgrund des Operandentransfers zwischen dem externen Speicher 360 und der arithmetischen Einheit 300 erkauft.

30 Die Aufgabe der vorliegenden Erfindung besteht darin, einen sicheren und schnellen Prozessor sowie ein sicheres und schnelles Rechnersystem zu schaffen.

Diese Aufgabe wird durch einen Prozessor nach Patentanspruch 1 oder durch ein Rechnersystem nach Patentanspruch 9 gelöst.

Der vorliegenden Erfindung liegt die Erkenntnis zugrunde, daß eine Erhöhung der Sicherheit und eine Zeitersparnis sowie Anforderungen an eine gute Speichereffizienz dadurch erreicht werden können, daß der Registerspeicher so groß ausgelegt wird, daß für die überwiegende Anzahl von Algorithmen, die der Prozessor ausführen muß, die hierfür erforderlichen Operanden in dem Registerspeicher gespeichert werden können, und daß der in dem Registerspeicher noch verbleibende Speicherplatz für andere Daten als die Operanden, also beispielsweise als Arbeitsspeicher, zur Verfügung gestellt wird.

Hierzu wird gemäß der vorliegenden Erfindung eine Registerspeicherkonfigurationseinheit eingesetzt, die den Registerspeicher so konfiguriert, daß die benötigte Anzahl von Operanden für einen Algorithmus, den die arithmetische Einheit berechnen muß, in dem Registerspeicher abgespeichert werden kann, und daß der Rest des Registerspeichers im Gegensatz zum Stand der Technik nicht „brach liegt“, sondern für andere Daten als die Operanden zur Verfügung gestellt wird. Die Registerspeicherkonfigurationseinheit baut bevorzugterweise auf einem Adressierungsverfahren auf, das ein Memorymapping durchführt, so daß der freie Teil des Registerspeichers in das XRAM eingemapped ist, obgleich der freie Teil physikalisch direkt im Registerspeicher für die arithmetische Einheit des Prozessors vorhanden ist.

Bei einem bevorzugten Ausführungsbeispiel der vorliegenden Erfindung ist der Prozessor ein Kryptoprozessor, und ist die arithmetische Einheit ein Langzahlrechenwerk für Operanden bis zu 2048 Bit Länge, so daß ein erheblicher Registerspeicher bereit gestellt werden muß, wenn beispielsweise fünf Operanden einer solchen Länge benötigt werden. Bei einem be-

vorzugten Ausführungsbeispiel ist der Prozessor für verschiedene kryptographische Algorithmen ausgebildet, unter denen durchaus ein Algorithmus sein kann, der weniger Operanden bzw. Operanden mit einer sehr viel kürzeren Länge benötigt.

- 5 Wenn beispielsweise eine RSA-Signatur betrachtet wird, für die optimalerweise für die modulare Exponentiation vier Register mit einer Länge von 2048 Bit benötigt werden, und wenn gleichzeitig eine Elliptische-Kurven-Kryptographieanwendung (z. B. EC-DSA) betrachtet wird, bei der z. B. zur Berechnung
- 10 einer elektronischen Signatur 11 Register mit einer Länge von 190 Bits gebraucht werden, so würde trotz der größeren Anzahl von Operanden bei der Elliptische-Kurven-Kryptographie nahezu 1 Kilobyte an Registerspeicher brach liegen, was insbesondere dann problematisch ist, wenn der gesamte Arbeitsspeicher
- 15 (XRAM) ohnehin nur zwischen 2 und 8 Kilobyte liegt. Erfindungsgemäß wird durch die Speicherkonfigurationseinheit der in dem Registerspeicher nicht benötigte Platz in das XRAM eingemapped, so daß der Prozessor diesen Speicher als Arbeitsspeicher verwenden kann, oder, wenn an eine Chipkarte
- 20 als Rechnersystem gedacht wird, dieser Speicher auch von anderen Komponenten der Chipkarte benutzt werden kann. Andererseits kann nun, aufgrund der vorliegenden Erfindung, der Registerspeicher so groß ausgelegt werden, daß er sämtliche Operanden für den Kryptoalgorithmus aufnehmen kann, der den
- 25 meisten Registerspeicherplatz für seine Operanden benötigt. Falls nämlich ein Algorithmus ausgeführt wird, der eine wesentlich geringere Anzahl von Registerspeichern benötigt, kann der nicht benötigte Registerspeicher einfach als Arbeitsspeicher zur Verfügung gestellt werden und liegt nicht
- 30 brach.

Für den Fall, daß der erfindungsgemäße Prozessor als Kryptocoprozessor in Form eines Peripherieelements auf einer Chip-

karte ausgeführt wird, kann bei einem bevorzugten Ausführungsbeispiel der vorliegenden Erfindung die Registerspeicherkonfigurationseinheit so ausgebildet sein, daß der gesamte Registerspeicher des Kryptocoprozessors für andere Peripherieelemente der Chipkarte oder für die Host-CPU als Arbeitsspeicher zur Verfügung gestellt wird, wenn die arithmetische Einheit des Kryptocoprozessors gerade nicht aktiv ist. Damit kann insbesondere bei einem Chipkarten-IC, bei der aufgrund einer maximalen Chipgröße sehr enge Speicherressourcen zur Verfügung sind, sichergestellt werden, daß immer der gesamte Speicher der Chipkarte, unabhängig davon, ob er als externer Speicher oder als Registerspeicher ausgeführt ist, in Betrieb ist bzw. für Anwendungen zur Verfügung gestellt werden kann.

15

Es sei darauf hingewiesen, daß der interne Bus die volle Breite des Rechenwerks hat, während der äußere Bus eine normale Breite hat, wie z. B. 8, 16 oder 32 Bits. Bei einem Langzahlrechenwerk hat der interne Bus dagegen z. B. eine Breite von 1024 Bits. Daraus wird deutlich, daß ein Operandentransfer eines Langzahloperanden vom Speicher über den externen Bus mehrere Buszyklen braucht und damit zeit- und verwaltungsaufwendig ist, während dieser Operand auf dem internen - breiten - Bus ohne weiteres einfach übertragen werden kann.

Bevorzugte Ausführungsbeispiele der vorliegenden Erfindung werden nachfolgend bezugnehmend auf die beiliegenden Zeichnungen detailliert erläutert. Es zeigen:

30

Fig. 1 ein Blockschaltbild eines erfindungsgemäßen Prozessors bzw. eines erfindungsgemäßen Rechnersystems;

Fig. 2 eine Symboldarstellung der Speichersituation bei einem bevorzugten Ausführungsbeispiel der vorliegenden Erfindung, bei dem ein Teil des Registerspeichers des Coprozessors in den Arbeitsspeicher des Rechnersystems eingemapped ist; und

Fig. 3 eine bekannte Prozessorarchitektur.

Fig. 1 zeigt einen erfindungsgemäßen Prozessor. Der Prozessor umfaßt eine arithmetische Einheit 10, einen Registerspeicher 12, einen internen Bus 14 zwischen dem Registerspeicher 12 und der arithmetischen Einheit 10, einen weiteren internen Bus 14' zwischen der arithmetischen Einheit 10 und dem Registerspeicher 12, um Ergebnisse der arithmetischen Einheit wieder in den Registerspeicher 12 einspeisen zu können, eine Steuereinheit 16, die über Steuerleitungen den Betrieb der arithmetischen Einheit 10 und den Betrieb des Registerspeichers 12 steuern kann, einen externen Bus 18 zur Kommunikation mit Peripheriegeräten, wie z. B. einer Eingang/Ausgang-Schnittstelle, einem anderen Prozessor, etc., und eine Registerspeicherkonfigurationseinheit 20. Die Registerspeicherkonfigurationseinheit 20 kann über eine Speicherkonfigurationsleitung 22 den Registerspeicher 12 erfindungsgemäß konfigurieren.

Wie es in Fig. 1 gezeigt ist, ist der Registerspeicher 12 so konfiguriert, daß er einen Speicherabschnitt 12a hat, in dem die Register für die arithmetische Einheit 10 konfiguriert werden können, und daß er einen weiteren freien Speicherabschnitt 12b hat, auf den mittels eines Registerspeicherbusses 24 über den externen Bus Daten eingeschrieben oder Daten ausgelesen werden können.

Vorzugsweise ist der Registerspeicher 12 so groß konfiguriert, daß für alle Rechenaufgaben, die von der arithmetischen Einheit 10 durchgeführt werden können, genügend Register für die von der arithmetischen Einheit 10 benötigten

5 Operanden zur Verfügung gestellt werden können. Wenn die Rechenaufgabe, die durch die arithmetische Einheit 10 zu bewältigen ist, sehr viel Registerspeicherplatz benötigt, wird die Registerspeicherkonfigurationseinheit 20 den Registerspeicher so konfigurieren, daß der gesamte Registerspeicher 12 ähnlich

10 einem üblichen Registerspeicher zur Speicherung der Operanden für die arithmetische Einheit 10 dient. In anderen Worten ausgedrückt wird eine Speicheraufteilungsgrenze 26 symbolisch ausgedrückt ganz nach links in Fig. 1 verschoben, so daß der freie Speicher 12b Null ist, während der Speicher für Operanden für die arithmetische Einheit 12a den gesamten Registerspeicher 12 ausfüllt. Muß die arithmetische Einheit 10 dagegen eine Rechenaufgabe bewältigen, bei der nur sehr wenig Operanden und insbesondere auch beispielsweise sehr kurze Operanden benötigt werden, so wird die Registerspeicherkonfigurationseinheit 20 den Registerspeicher so konfigurieren,

15 daß die Operandenregister von dem Registerspeicher 12 zur Verfügung gestellt werden, daß jedoch der Rest des Registerspeichers als freier Speicher 12b konfiguriert wird, in den andere Daten eingeschrieben werden können. Nachdem der Registerspeicher 12 typischerweise ein flüchtiger Speicher ist, wird der freie Speicherplatz 12b des Registerspeichers 12 dem Prozessor als Arbeitsspeicher, z. B. als XRAM, zur Verfügung gestellt. Die Speicheraufteilungsgrenze 26 wird dann irgendwo

20 in der Mitte des Registerspeichers 12 liegen und den Fall re-

25 präsentieren, der in Fig. 1 gezeichnet ist.

Ist der in Fig. 1 gezeichnete Prozessor beispielsweise als Coprozessor ausgeführt und über den externen Bus 18 mit einer

Host-CPU verbunden, so ist die Registerspeicherkonfigurationseinheit 20 bei dem bevorzugten Ausführungsbeispiel der vorliegenden Erfindung so ausgebildet, daß die Speicheraufteilungsgrenze 26 bezugnehmend auf Fig. 1 ganz nach rechts

5 verschoben wird, und zwar in dem Fall, in dem die arithmetische Einheit 10, die einen Teil des Coprozessors bildet, nicht aktiv ist. Dieser Fall ist denkbar, wenn lediglich die Host-CPU arbeitet, jedoch nicht der in Fig. 1 gezeigte Coprozessor. Dann wird der Registerspeicher 12 des Coprozessors

10 vollständig der Host-CPU des Prozessorsystems zur Verfügung gestellt. Da die arithmetische Einheit 10 gerade nicht aktiv ist, benötigt sie auch keine Operandenregister im Registerspeicher. Im Gegensatz zum Stand der Technik, bei dem der Registerspeicher 12 immer dann brach liegt, wenn die arithmetische Einheit 10 gerade nicht aktiv ist, wird erfindungsgemäß

15 der Registerspeicher 12 aufgrund der Handlungen der Registerspeicherkonfigurationseinheit 20 einer in Fig. 1 nicht gezeigten Host-CPU zur Verfügung gestellt.

20 Diese Maßnahme ist besonders bei Prozessorsystemen mit sehr begrenzten Speicherressourcen vorteilhaft, wie sie beispielsweise bei einer Chipkarte oder einem Sicherheits-IC zu finden sind. Am Beispiel einer Chipkarte, die neben einer Host-CPU einen Kryptocoprozessor sowie weitere Peripheriegeräte sowie

25 einen nicht-flüchtigen Speicher (E2PROM), einen flüchten Arbeitsspeicher (z. B. XRAM) oder einen Nur-Lese-Speicher (ROM) aufweist, ist zu sehen, daß das Zur-Verfügung-Stellen von freien Teilen des Registerspeichers bzw. gegebenenfalls das Zur-Verfügung-Stellen des gesamten Registerspeichers des

30 Kryptocoprozessors die Speicherressourcen erheblich vergrößert werden können. Die gesamte Speicherkapazität einer Chipkarte kann bei vielleicht 5 Kilobyte liegen, während der Arbeitsspeicher zwischen 2 und 3 Kilobyte groß ist. Der Krypto-

coprozessor benötigt typischerweise einen relativ großen Registerspeicher, da mehrere Langzahloperanden, wie z. B. 4 Langzahloperanden mit einer Länge von jeweils 2048 Bit, für sichere RSA-Berechnungen benötigt werden. Wird dieser zusätzliche Speicher von etwa 1 Kilobyte zur Verfügung gestellt, wenn der Kryptocoprozessor nicht aktiv ist, so kann der Arbeitsspeicher (XRAM) für die Host-CPU um bis zu 1/3 vergrößert werden, ohne daß zusätzliche Speicherzellen zur Verfügung gestellt werden müssen.

10

Andererseits hat die Implementierung eines großen Registerspeichers den Vorteil, daß die arithmetische Einheit optimal mit Operanden versorgt werden kann, wobei der Operandentransfer lediglich über den internen Bus 14 (Fig. 1) statt findet, ohne daß Operanden über den externen Bus der arithmetischen Einheit zugeführt werden müssen, wie es im Stand der Technik der Fall ist. Damit jedoch für andere Algorithmen, die nicht so viel Registerspeicher benötigen, der nicht benötigte Registerspeicher nicht "brach liegt", ist die Registerspeicherkonfigurationseinheit erfindungsgemäß vorgesehen, um den Registerspeicher in einen freien Speicherteil 12b und einen Registerspeicherteil für die arithmetische Einheit 12a zu konfigurieren.

25 Im nachfolgenden wird auf Fig. 2 eingegangen, um das erfindungsgemäße Einmappen des freien Speicherplatzes 12b in den XRAM-Arbeitsspeicher eines Prozessorsystems darzustellen, bei dem die in Fig. 1 gezeigte arithmetische Einheit zusammen mit dem Registerspeicher (12a und 12b) und der Steuereinheit 16 (Controller) einen Kryptocoprozessor eines Prozessorsystems beispielsweise auf einer Chipkarte bildet.

Links in Fig. 2 ist eine Speicherhierarchie 30 dargestellt, die einen nicht-flüchtigen Speicher in Form eines E2PROM, einen Festwertspeicher in Form eines ROM sowie einen flüchtigen Arbeitsspeicher in Form eines XRAM bildet. Der Arbeitsspeicher XRAM umfaßt sowohl den Registerspeicher 12a sowie einen sonstigen XRAM-Arbeitsspeicher 32, der an irgendeiner anderen Stelle auf der Chipkarte ausgeführt ist. Wie es in Fig. 2 gezeigt ist, sind in dem XRAM-Arbeitsspeicher verschiedene Register C, N und CRi konfiguriert, wobei diese Registerspeicherplätze, die durch das Bezugszeichen 12a in Fig. 2 bezeichnet sind, nicht Teil des sonstigen XRAM 32 der Chipkarte sind, sondern ebenso wie der Speicherplatz für das Z-Register physikalisch im Kryptocoprozessor angeordnet sind. Die Register Z, N, C und CRi werden beispielsweise für die Berechnung von RSA-Signaturen benötigt.

Bei dem in Fig. 2 gezeigten Ausführungsbeispiel ist zu sehen, daß der Speicherplatz für die Register C, N und CRi in den Arbeitsspeicher der Chipkarte eingemapped sind, während dies für das Z-Register nicht zutrifft. Falls die Registerspeicherkonfigurationseinheit den Registerspeicher des Kryptocoprozessors ansteuert, daß für die Berechnung einer bestimmten Aufgabe keine Register C, N und CRi benötigt werden, so kann der Platz dieser Register aufgrund des Einmappens ohne weiteres von anderen Elementen als der arithmetischen Einheit 10 des Kryptocoprozessors verwendet werden. Für das Z-Register von Fig. 2 trifft dies dagegen nicht zu. Unabhängig davon, ob das Z-Register benötigt wird oder nicht, steht dieses als Arbeitsspeicher für die Chipkarte nicht zur Verfügung. Daraus ist zu sehen, daß es für bestimmte Anwendungen auch sinnvoll sein kann, nicht den gesamten Registerspeicher, der physikalisch im Kryptocoprozessor vorhanden ist, in den Arbeitsspeicher

Bezugszeichenliste

10 arithmetische Einheit
12 Registerspeicher
12a Registerspeicher für die arithmetische Einheit
12b freier Registerspeicher
14 interner Bus
14' interner Bus für Ergebnisse
16 Control-Einheit
18 externer Bus
20 Registerspeicherkonfigurationseinheit
22 Registerspeicherkonfigurations-Steuerleitung
24 Registerspeicher-Verbindungsbus
26 Registerspeicher-Grenzlinie
30 Speicherschema
32 sonstiger Arbeitsspeicher (XRAM)
300 arithmetische Einheit
310 Registerfelder für Operanden
320 Controlteil
330 Coprozessor
340 Verbindungsbus zwischen arithmetischer Einheit und
externem Bus
350 externer Bus
360 externer Speicher
370 interner Bus
380a Steuerleitung für die Registerfelder
380b Steuerleitung für die arithmetische Einheit

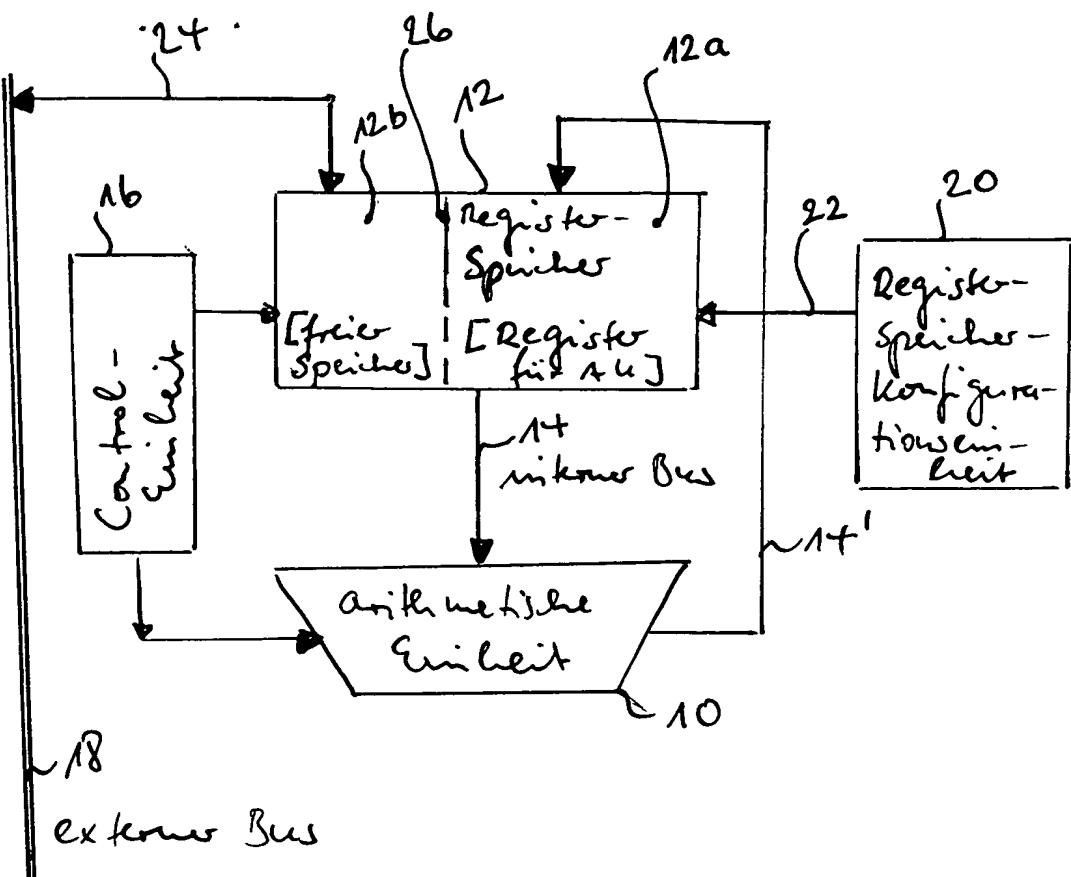


Fig. 1

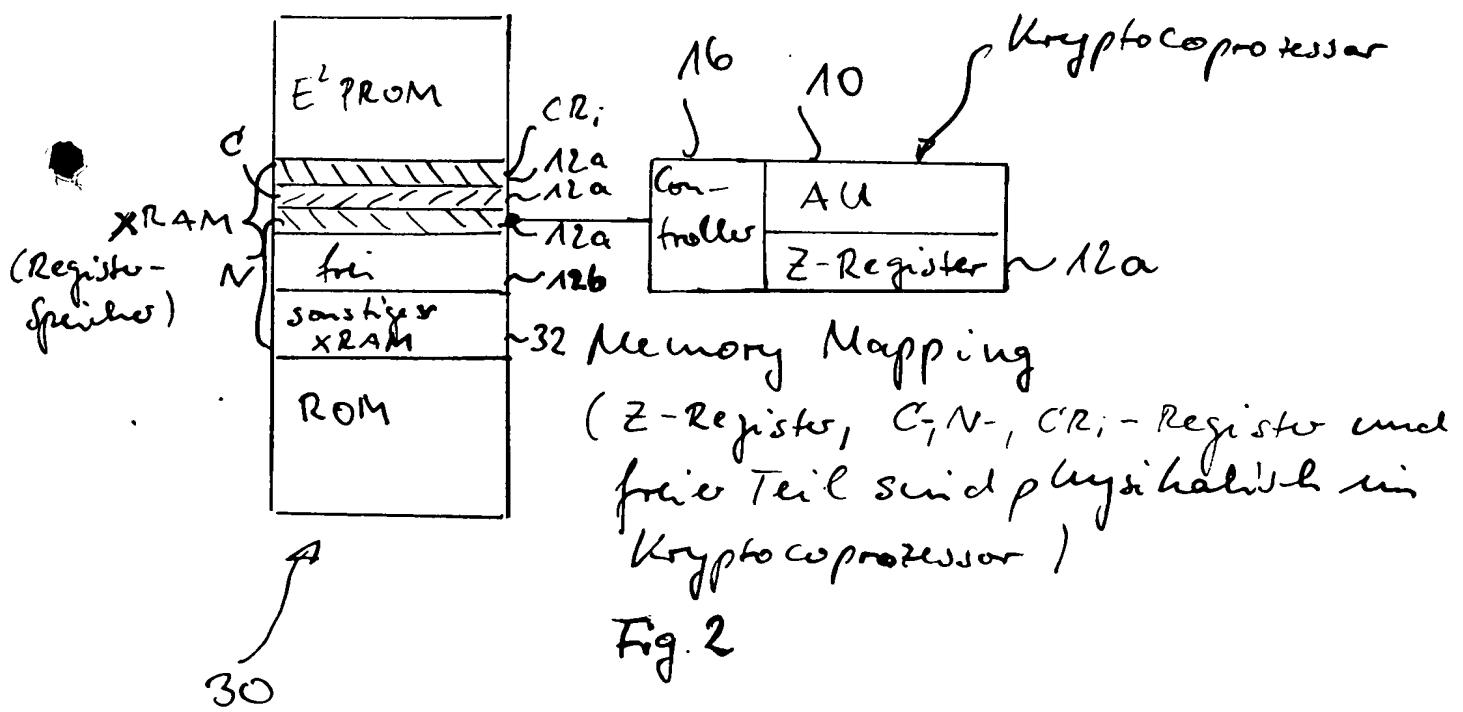


Fig. 2

bei dem die Speicherkonfigurationseinheit (20) angeordnet ist, um zu überprüfen, ob das Peripheriegerät aktiv ist, und um in dem Fall, in dem das Peripheriegerät nicht aktiv ist,
5 den gesamten internen Speicher des Peripheriegeräts dem Rechnersystem als Arbeitsspeicher zur Verfügung zu stellen.

13. Rechnersystem nach einem der Ansprüche 9 bis 12, bei dem das Peripheriegerät ein Kryptoprozessor ist.

10

14. Rechnersystem nach einem der Ansprüche 9 bis 13, das als Chipkarten-IC oder Security-IC ausgeführt ist.

Zusammenfassung

Prozessor mit interner Speicherkonfiguration

Ein Prozessor umfaßt eine arithmetische Einheit (10) zum Verarbeiten von Operanden, einen Registerspeicher (12) zum Speichern der Operanden mit einem Registerspeicherplatz und eine Registerspeicherkonfigurationseinheit (20). Die Registerspeicherkonfigurationseinheit (20) ist ausgebildet, um den Registerspeicher so zu konfigurieren, daß den Operanden Speicherplatz (12a) in dem Registerspeicher (12) zugewiesen wird, und daß Speicherplatz (12b) in dem Registerspeicher (12), der den Operanden nicht zugewiesen ist, für andere Daten als die Operanden zur Verfügung gestellt wird. Damit wird einerseits die Anzahl von Operandentransfers zwischen einem externen Bus und der arithmetischen Einheit verringert, da möglichst viele Operanden in dem Registerspeicher abgespeichert werden, während andererseits, falls ein Teil des Registerspeichers nicht zum Abspeichern von Operanden benötigt wird, dieser Teil nicht brach liegt, sondern für andere Daten zur Verfügung gestellt wird, so daß die Speicherressourcen des Prozessors immer optimal genutzt sind.

Figur 1

Patentansprüche**1. Prozessor mit folgenden Merkmalen:**

5 einer arithmetischen Einheit (10) zum Verarbeiten von Operanden;

einem Registerspeicher (12) zum Speichern der Operanden; und

10 einer Registerspeicherkonfigurationseinheit (20), die ausgebildet ist, um den Registerspeicher so zu konfigurieren, daß den Operanden Speicherplatz (12a) in dem Registerspeicher zugewiesen wird, und daß Speicherplatz (12b) in dem Registerspeicher (12), der den Operanden nicht zugewiesen ist, für
15 andere Daten als die Operanden zur Verfügung gestellt wird.

2. Prozessor nach Anspruch 1, bei dem die arithmetische Einheit (10), der Registerspeicher (12) und eine Steuereinheit zum Steuern der arithmetischen Einheit (10) und des Registerspeichers (12), um Operanden von dem Registerspeicher in die arithmetische Einheit zu laden, und um eine Operation mit den Operanden auszuführen, als integrierte Schaltung auf einem einzigen Chip ausgeführt sind.

25 3. Prozessor nach Anspruch 1 oder 2, bei dem die Operanden Langzahloperanden sind, die eine Länge von über 150 Bits haben.

4. Prozessor nach einem der vorhergehenden Ansprüche, der
30 ferner einen externen Speicher und eine Adressierungseinheit aufweist, wobei die Adressierungseinheit ausgebildet ist, um den verbleibenden Speicherplatz (12b) des Registerspeichers (12) wie den externen Speicher zu adressieren.

5. Prozessor nach einem der vorhergehenden Ansprüche, bei dem die arithmetische Einheit (10) ausgebildet ist, um zumindest zwei Algorithmen auszuführen, wobei ein Algorithmus aufgrund der Länge und/oder Anzahl seiner verwendeten Operanden eine maximale Menge an Registerspeicherplatz benötigt, während ein anderer Algorithmus für seine Operanden eine kleinere Menge an Registerspeicherplatz benötigt,

10 wobei der Registerspeicher so dimensioniert ist, daß der Registerspeicherplatz zumindest gleich der maximalen Menge an Registerspeicherplatz ist, die der eine Algorithmus für seine Operation benötigt.

15 6. Prozessor nach einem der vorhergehenden Ansprüche, der ausgebildet ist, um einen kryptographischen Algorithmus auszuführen.

20 7. Prozessor nach einem der vorhergehenden Ansprüche, bei dem die arithmetische Einheit (10) und der Registerspeicher (12) über einen internen Bus (14) verbunden sind,

25 bei dem ein externes Element mit der arithmetischen Einheit (10) über einen externen Bus (18) verbunden ist, und

bei dem die Länge des externen Busses (18) größer als die Länge des internen Busses (14) ist.

30 8. Prozessor nach einem der vorhergehenden Ansprüche,

bei dem die Registerspeicherkonfigurationseinheit (20) angeordnet ist, um in dem Registerspeicher je nach Bedarf Register unterschiedlicher Anzahl und Länge zu konfigurieren.

5 9. Rechnersystem mit folgenden Merkmalen:

einer Host-CPU;

10 einem Peripheriegerät, das mit der Host-CPU über einen externen Bus (18) verbunden ist, und das einen internen Speicher (12) aufweist; und

15 eine Speicherkonfigurationseinheit (20), wobei die Speicherkonfigurationseinheit (20) ausgebildet ist, um je nach Bedarf Platz (12a) aus dem internen Speicher (12) dem Peripheriegerät zur Verfügung zu stellen, und Platz (12b) aus dem internen Speicher, der dem Peripheriegerät nicht zur Verfügung gestellt wird, über einen Zugriff mittels eines externen Busses (18, 24) für andere Daten zur Verfügung zu stellen.

20

10. Rechnersystem nach Anspruch 9, das ferner eine Adressierungseinrichtung aufweist, wobei die Adressierungseinrichtung angeordnet ist, um den internen Speicher (12b) des Peripheriegeräts, der dem Peripheriegerät nicht zur Verfügung gestellt wird, wie einen externen Speicher des Rechnersystems zu adressieren.

11. Rechnersystem nach Anspruch 9 oder 10,

30 bei dem die Registerspeicherkonfigurationseinheit (20) Teil des Peripheriegeräts ist.

12. Rechnersystem nach einem der Ansprüche 9 bis 11,

cher der Chipkarte einzumappen, sondern lediglich einen bestimmten Teil.

Im nachfolgenden wird auf verschiedene mögliche Speicherkonfigurationen bzw. Speicherbedürfnisse für verschiedene kryptographische Algorithmen eingegangen. Die optimale Speicherkonfiguration für einen Kryptographieprozessor ist abhängig von den Kryptoalgorithmen, die auf dem Kryptoprozessor berechnet werden sollen. So benötigt man beispielsweise für eine RSA-Signatur die Register C, N, Z und ein CRi-Register, welche je nach Sicherheitsanforderungen eine Länge zwischen jeweils 1000 bis 2500 Bit haben können. Es ist jedoch auch möglich, die RSA-Signaturberechnung zu beschleunigen, indem man weitere CRi-Register hinzufügt. In den weiteren CRi-Registers können dann vorberechnete Werte abgespeichert werden, die die RSA-Signaturberechnung beschleunigen. Erfündungsgemäß wird die Registerspeicherkonfigurationseinheit 20 den Registerspeicher 12 so konfigurieren, daß auch für die weiteren CRi-Register Speicherplatz zugewiesen wird, so daß der freie Speicher 12b im Vergleich zum Fall von vier Registern kleiner wird, daß jedoch die Berechnung vergrößert wird, da auf die in den CRi-Register gespeicherten Operanden schnell und einfach über den internen Bus 14 zwischen dem Registerspeicher 12 und der arithmetischen Einheit 10 übertragen werden können. Voraussetzung hierfür ist natürlich, daß der Registerspeicher 12 ausreichend groß ausgeführt ist. Ein weiteres Beispiel für eine optimale Registerspeicherkonfiguration ist die modulare Exponentiation unter Verwendung des "Square and Multiply"-Algorithmus. Wählt man aus Sicherheitsgründen identische Rechenzeiten für Quadratur und Multiplikation, so muß der Operand für die Quadratur zweimal abgespeichert werden, d. h. im Register C und in einem CRi-Register. Auch hier wird ein zusätzliches CRi-Register benötigt, das

durch die Registerspeicherkonfigurationseinheit in dem Registerspeicher 12 konfiguriert wird.

Eine große Dimensionierung des Registerspeichers ist jedoch 5 hinsichtlich des Speicherplatzes unkritisch, da, wenn die gesamte Menge an Speicher im Registerspeicher nicht benötigt wird, dennoch der Speicher nicht, wie im Stand der Technik, "brach" liegt, sondern durch die Speicherkonfigurationseinheit 20 und den Verbindungsbus 24 über den externen Bus für 10 anderen Komponenten des Prozessorsystems zur Verfügung gestellt wird.

Besteht ferner der Bedarf, elektronische Signaturen mit Hilfe 15 elliptischer Kurven (EC-DSA) zu berechnen, so benötigt man beispielsweise in projektiven Koordinaten zusätzlich zu den Registern C, N und Z acht weitere Register, z. B. CRi, zur Abspeicherung von Kurvenparametern.

Wenn dagegen der Kryptoprozessor nicht benutzt wird, wird der 20 gesamte Registerspeicher bzw. der überwiegende Teil des Registerspeichers (außer dem Z-Register von Fig. 2) durch die Registerspeicherkonfigurationseinheit als freier Speicher konfiguriert, in dem dann andere Daten gespeichert werden können.

25

Die Registerspeicherkonfigurationseinheit 20 ist ferner angeordnet, um abhängig von dem verwendeten Kryptoalgorithmus Anzahl und Größe der Operandenregister für die arithmetische Einheit zu konfigurieren. Auch die Länge der Register unterscheidet sich von Kryptoalgorithmus zu Kryptoalgorithmus. 30 Während bei einer RSA-Berechnung ohne chinesischem Restsatz (CRT) alle Register die volle Länge haben müssen (beispielsweise 1024 oder 2048 Bit), genügen bei einer RSA-Berechnung

mit CRT nur halb so lange Register, also Register mit einer Länge von 512 bzw. 1024 Bits.

Im Falle von kryptographischen Berechnungen auf der Basis von 5 elliptischen Kurven brauchen die Register nur eine viel kürzere Länge, beispielsweise 160 oder 190 Bits.

Die Registerspeicherkonfigurationseinheit 20 ist angeordnet, um die Anzahl und Länge der Register über Befehle des Kryptoprozessors, d. h. der Steuereinheit 16, zu konfigurieren. Der nicht benötigte Platz steht für weitere Anwendungen zur Verfügung, was, wie es ausgeführt worden ist, insbesondere für Smartcards ein nicht zu unterschätzender Faktor ist, da solche Smartcards einen flüchtigen Speicher von nur zwischen 10 2 und 4 Kilobyte haben, so daß bereits ein nicht benutztes Register der Länge 2304 Bits dem Programmierer einer Chipkarte einen nicht zu vernachlässigenden zusätzlichen Speicherplatz liefert. Alternativ kann der Registerspeicher neben der Verwendung von Prozessorbefehlen auch durch Setzen von Bits in 15 20 Statusregistern etc. durch die Einheit 20 erfolgen.

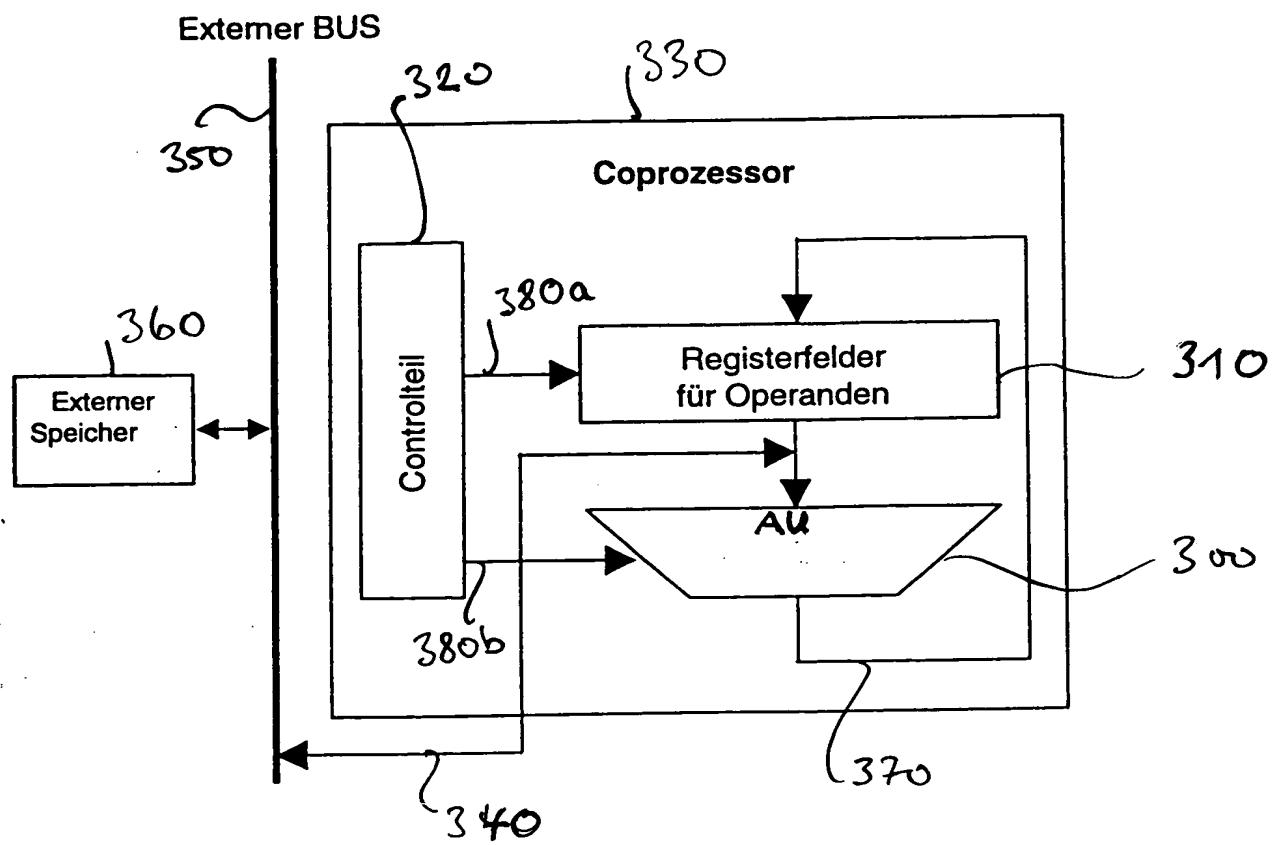


Fig. 3 (Stand der Technik)

Figur für die Zusammenfassung

